BEST AVAILABLE COPY

®日本国特許庁(JP)

① 特許出願公開

@公開特許公報(A)

平4-163768

❸公開 平成4年(1992)6月9日

@Int.Cl. 5 G 11 B 20/12 20/00 識別配号

庁内整理番号

9074-5D 9197-5D

Z

未請求 請求項の数 4 (全7頁) 塞查請求

ぬ発明の名称

t -- t-

ويتوايه

デイスク機密保護方式および装置

頭 平2-288528 ②特

頭 平2(1990)10月29日 22出

明 者 大 山 個発

男 光

東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 株式会社日立製

作所中央研究所内

明 者 @発

勝男

東京都国分寺市東恋ケ窪1丁目280番地 株式会社日立製

作所中央研究所内

⑪出 願 人

株式会社日立製作所

東京都千代田区神田駿河台 4 丁目 6 番地

弁理士 小川 四代 理

外1名

細

1. 発明の名称 ディスク機密保護方式および装置

2. 特許請求の範囲

- 1.ディスク記憶媒体上に、ファイルを記憶する ファイル記憶部と、ファイル記憶部へのファイ ルの記憶を管理制御する管理情報を記憶するた めの管理情報記録部とを有してなるディスク記 位媒体において、ファイル記憶部に記憶するデ - タを、データ変換雑により一意的に定まるデ ータ変換手順によりデータ変換したデータとし、 管理情報記憶部に記憶される管理情報を、少な くとも、ファイルを識別するためのファイル名 と、ファイルの長さと、ファイルのロケーショ ンと、該データ変換軽とを含んで構成し、かつ **管理記憶部に記録する該管理情報を暗号化して** 記録することを特徴とするディスク機密保護方 式.
- 2.カートリッジ内にディスク記憶媒体と、半導 体メモリを具備して成り、ディスク記憶媒体上

にファイルを記憶し、ディスク記憶媒体へのフ ァイルの記憶を管理制御するための管理情報を 該半導体メモリに記憶するディスクカートリッ ジにおいて、ディスク記憶媒体に記憶するデー タを、データ変換鍵により一意的に定まるデー タ変換手順によりデータ変換したデータとし、 該半導体メモりに記憶するファイル管理情報は、 少なくとも、ファイルを識別するためのファイ ル名、ファイルの長さ、ファイルのロケーショ ン、該データ変換鍵を含んで構成し、かつ該半 導体メモリに記録する該管理情報を暗号化して 記録することを特徴とするディスク機密保護方・

3、額求項1記載のディスク記憶媒体が顕著され、 拡ディスク記憶紫体にファイルをリード/ライ トするディスク記憶装置において、暗号化解の 入力手段と、複号鍵の入力手段と、データ変換 鍵の入力手段と、該データ変換鍵をファイル管 理情報の構成要素として登録する手段と、疎デ ータ変換鍵により一意的に定まるデータ変換手

特開平4-163768 (2)

段によりデータ変換を行う手段と、データ変換を行う手段と、データ変換を行う手段と、データ変換をれてディスク記憶媒体に記憶されたデータで換鍵を用いて復元する手段と、用いて暗母化し、管理情報を認みだしませんではないでは、ではないではないでは、ア文に変換する手段とを備えたことを特徴とするディスク記憶装置。

ムを利用する際パスワードを入力し、OSは登録されているパスワードとユーザが入力したパスワードを比較し、一致すればシステムの利用を許可するようにしていた。しかし、この方法では、記憶数四に着肌可能な記憶媒体。たとえばフロッピディスクや光ディスクでは、記憶媒体自身では幾密保護機能を持たないので、他のシステムでは第三者がアクセスでき、機密保護はなされない。

これを訪ぐため、特開平1-159724 号公報で開示されている方式では、記憶器体からファイルル に付加されているパスワードを照合したが入力したパスワードを照合しを許可したとこのみでしたといる。また、特開平1-309120 号公司では、記憶媒体にパスワードをでは、記憶媒体にパスワードをマウントしておき、記憶媒体イニシャラクスクードを取合し、一致したときのみイニシャライズを実行している。

(発明が解決しようとする課題)

4000

情報を、入力された該暗号化鍵を用いて暗号化し、ディスクカートリッジに内蔵される半導体メモリに書き込む手段と、該半導体メモリから暗号化して記録された管理情報を読みたし、入力された該復号鍵を用いて暗号を解疏し、平文に変換する手段とを備えたことを特徴とするディスク記憶装置。

3. 発明の辞細な説明 (産業上の利用分野)

本発明は、特に者脱可能な記憶媒体、例えばフロッピディスク。光ディスク等に好適な機密保護 方式および装置に関する。

【従来の技術】

近年、重要なデータが多量にコンピュータシステムに蓄積されるようになり、重要情報、機密情報の漏洩、破損が大きな問題になってきている。このような状況にあって、機密保護の簡便な方式としてパスワードが用いられてきた。すなわち、OS (オペレーティングシステム) の管理のもとにパスワードを登録しておき、ユーザは、システ

特開平1-159724号公報,特開平1-309120号公報で開示されている方式では、パスワードを照合する機能を備えた記憶装置に装着して使用されるかぎり、パスワードを知らない者のファイル説みだし、あるいは、記憶媒体のイニシャライズを防ぐことができる。しかし、記憶装置に着説すイスクなどでは、記憶なきする記憶装置がパスワードの風合機能を持っていないか、あるいはイニシャードの風合機能を持っていないか、あるいはイニシャードの風合機能を持っていないか、あるいはイニシャーイズすることができる。すなわち、記憶媒体のほびできない場合がある。

本発明の目的は、記憶媒体自体に機密保護機能 を付加し、第三者が容易にアクセス出来ないよう にして、機密保護機能を強化することにある。

(課題を解決するための手段)

上記目的を建成するために、本発明では、

(1) 記憶媒体上に、少なくとも、ファイル名、フ

特開平4-163768 (3)

ァイルのサイズ、ロケーション、データ変換鍵 を含んで構成されるファイル管理情報を確号化 して登録し、

(2) 記憶媒体にファイルを記憶する際、データ変換録により一意的に定まるデータ変換手順によってデータ変換して記録するようにした。

さらに、本発明では、上記方式を実現するための記憶装置を提供する。すなわち、若説可能なフロッピディスク、光ディスク等を記憶 縦体とするディスク記憶装置において、暗号化回路、復号解入力手段、データ変換/データ復力を設けた。そして、記憶な上のファイル管理情報を暗号化して記録するようにした。

(作用)

ユーザは、記憶媒体にアクセスする際、暗号化 軽、復号鍵を入力し、新たにファイルを巻き込む 場合にはさらにデータ変換録を入力する。そして、 本発明による記憶装置は、記憶媒体にファイル管 理情報を書き込む場合、入力された暗号化鍵と暗

成要素として、暗号化して記憶媒体上に記憶されるので、復号鍵を知らないとデータ姿換鍵を正しく読みだすことはできない。

(英族例)

400

本発明の第1の実施例によるディスク記憶装置の構成を第1回に、第1回に示す装置の動作を説明するフローチャートを第7回に示し、以下に説明する。

第1回において、20はフロッピディスク、光 ディスク等の者見可能なディスク、14はディスク ク記憶媒体、15はディスク記憶媒体上のファイ ル管理情報格納領域、1はディスク記憶媒体上の 者されたディスクにデータをリードに記憶を オされたアンピュータ、2はディスクのでは にホストコンピュータ1を接続するためのすると にホストコンピュータ1を接続するを制御すると でホストコンピュータはますイクのすると で来イクロするのワークさな域と でママイクロプロセッサるのワータル、 もはするRAM、6はスピンドルモータ 号化回路を用いて暗文に変換して着を込む。逆に、 ファイル管理情報を読みだす場合は、復号鍵と復 号回路により、暗文から平文に変換する。

これにより、暗号化鍵と挺号鍵を知らない者はファイル管理情報にアクセスすることが出来ないので、結局、記憶媒体上のファイルを正しくアクセスすることが困難になり、機密が保たれる。また、記憶媒体上のファイル管理情報が暗号化されることにより、記憶媒体自体で機密保護が可能になる。

さらに本発明では、記憶媒体にファイルを記憶する際、データ変換起を用いて、データ変換起の書き込み、逆に記憶媒体からファイルを読みだす際は、データ変換を用いて、データ復元回路により復元して読みだす。これにより、たとえ特殊な手段により記憶媒体上のデータ変換鍵を知らなければ、正確に復元することは困難であり、機密が保護される。

また、データ変換鍵は、ファイル管理情報の精

第5回にデータ変換/復元回路の一構成例を示す。第5回において、記憶媒体に記憶されるデータ101はN個の排他的論理和回路30-1,30-Nによりピット反転され変換データ102となり、逆に記憶媒体から読みだされた変換デー

167

タ102はN個の排他的節理和31-1,31-Nにより再度ピット反転されてもとのデータ101に復元される。このとき、反転されるピットの数と位置はデータ変換鍵のピットパターンによりによる。したがって、例えばデータ変換鍵の長さは64ピット以上あれば選択可能なピットパターンの数は影大になり、データ変換鍵のピットパターンを知らないかぎりデータの復元は極めて困難になる。

次に、第7回に示すフローチャートを用いて第1回に示すディスク記憶数での動作を説明する。 最初にアクセス対象のディスク20をディスクに接着し、ホストコンピュータ1よりに乗るし、がある。ユーザは、暗号化製を起動する。ユーザは、暗号化製を入力する700。入りは、さらにデータ変換製は、インタフェースを合け、プロセッサインタフェースのはないというでは10に、マイクロプロセッサ3によりを分して、マイクロプロセッサ3によりを分して、マイクロプロセッサ3によりを分して、マイクロプロセッサ3によりを分して、マイクロプロセッサ3によりを

から読みだした変換データ102をデータ変換/ 復元回路25により復元して101、ホストコン ピュータ1に読みだす70:3。次に、ディスクへ のリード/ライトを行った結果、ファイル管理情 報の更新が必要かどうかを調べる604。そして 更新が必要であれば、ファイル管理情報の写し格 納メモリ13の内容を更新するとともに、暗号化 してディスク記憶媒体14上のファイル管理領 ルの新たな書き込みがあったといることを使 用したデータ変換鍵をファイル管理情報として登 録し、暗号化してディスク記憶媒体14に記憶す る705。

以上に説明したディスク記憶装置の制御は、制御プログラムとして記述され、ROM4に格納されており、マイクロプロセッサ3で実行することにより実現される。

このように、ファイル管理情報を暗号化してお くことにより、暗号化鍵、復号鍵を持つ者以外は

次に、マイクロプロセッサ 3 は、読み取ったファイル管理情報をもとに、ホストコンピュータ1との間でインタフェース2を介して、リード/ライトデータのやりとりを行い、ライトの場合は、データ変換/データ復元回路 2 5 、リード/ライト回路18を介して変換データをディスク記憶媒体14

ファイル管理情報を読むことができないので、所 室のファイルのサイズ。ロケーション、属性等が わからず、ディスク記憶媒体へのリード/ライト を正しく行うことが困難になり、機密が保護され る。

また、データ変換機がファイル管理情報の構成 要素としてデイスク記憶媒体14に記憶されるの で、新たにファイルを書き込む場合以外はデータ 変換鍵を入力する必要がなく、かつデータ変換鍵 は暗号化して記憶されるので、ディスク記憶媒体 からファイル管理情報を読みだせた場合にも、デ ータ変換鍵を解読することは困難であり、機密が 保護される。

以上、本発明の第1の実施例では、ファイル管理情報がディスク記憶媒体14上に記録される場合について説明した。しかし、ファイル管理情報がディスク記憶媒体14上に記録されると、ファイル管理情報を更新する毎にディスク記憶媒体 14上のファイル管理領域15にアクセスすることが必要になり、ディスクのリード/ライトのス

特別平4-163768 (5)

ループットが低下する。これを避けるため、第4 図に示すように、ディスクカートリッジ21に高 速半導体メモリ22を埋め込み、この半導体メモ リ22にファイル管理情報を格納する方式がある。 この場合、この半導体メモリ22に格納するファ イル管理情報を暗号化し、ディスク記憶媒体14 に、データ変換を駆した変換データを記憶するこ とにより、ディスクカートリッジ21自体で機密 保護を行うことができる。

第6図は、本発明の第2の実施例によるディスク記憶装置の構成を示す図、第8図はその動作を説明するフローチャートである。第6図において、21はディスクカートリッジであり、第4図に示すように、データを記録するディスク記憶媒体14とは別に、カートリッジに埋め込まれた半導体メモリ22を有しており、暗号化したファイル管理情報が格納される。23は外部から半導体メモリ22にアクセスするためのコネクタである。

第6回に示すディスク記憶装置において、暗号 化されたファイル管理情報の入出力が、コネクタ

.が後密保護機能を持つので、パスワードを付加する方式に比べ、特に増脱可能なディスク記憶媒体において、機密保護機能が強化されるという効果がある。

4. 図面の簡単な観視

第1回は第1の実践例によるディスク記憶装置の構成を示す図、第2図は本発明の構成例を示す図、第3回はファイル管理情報の構成例を示す図、第4回は半導体メモリを有するディスクカートリッジを示す図、第5回はデータ変換/復元回路の一構成例を示す図、第6回は第2の実施例によるディスク記憶装置の構成を示す図、第7回によるディスク記憶装置の動作を説明するフローチャート図である。

1 … ホストコンピュータ、3 … マイクロプロセッサ、4 … R O M . 5 … R A M 、7 … 暗号化回路、8 … 位号回路、9 … 暗号化鍵レジスタ、10 … 位号鍵レジスタ、12 … パッファメモリ、13 … ファイル管理情報の写し格納メモリ、20 … ディス

23を介してカートリッジに埋め込まれた半導体メモリ22に対して行われること、およびファイル管理情報の写し格納領域が必要に応じてRAM5上に設けられることの外は第1回に示すディスクのアクセス時間に比べて一般に十分短い。したがって、復号回路8による暗号の解読が十分速く実行できれば、半導体メモリ22をアクセスすればよい。

なお、以上の説明では、暗号化鍵と復号鍵が異なる、公開経暗号による暗号化を行う場合について説明したが、秘密鍵暗号による暗号化を行う場合は、暗号化鍵と復号鍵は共通であるので、暗号化鍵レジスタ 9 と復号鍵レジスタ 1 0 は共通にできる。

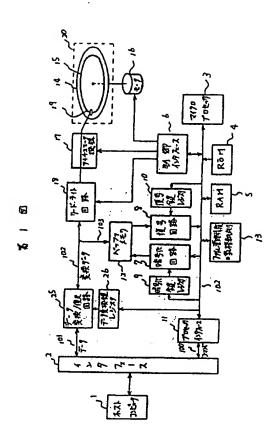
〔発明の効果〕

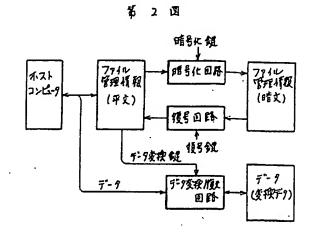
以上に説明したように、本発明によればディス クカートリッジ、あるいはディスク記憶媒体自体

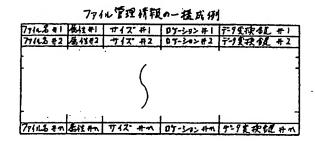
ク、21…半導体メモリを有するディスクカートリッジ、22…半導体メモリ、23…コネクタ、25…データ変換鍵レジスタ、26…データ変換 / 復元回路。

代理人 弁理士 小川勝!

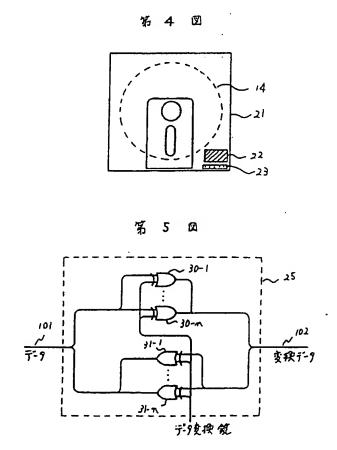
特別平4-163768 (6)



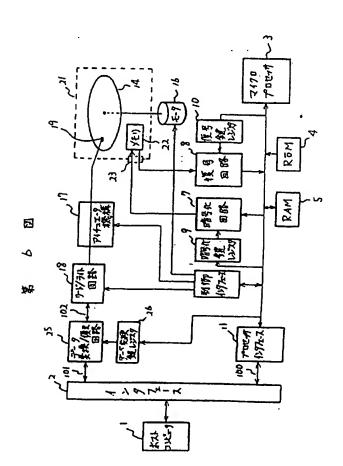


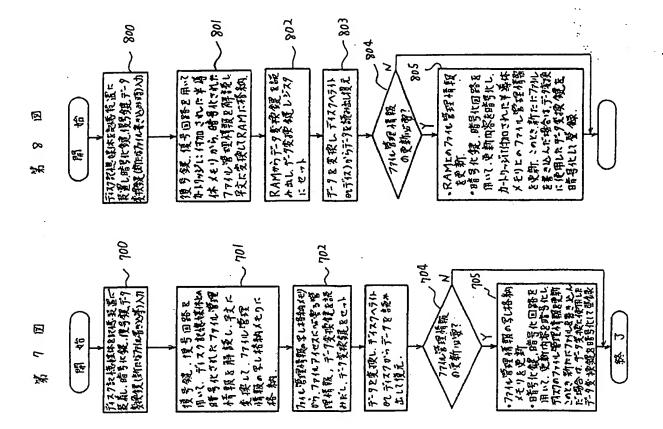


第 3



Sec. .





ъ.,

This Page is Inserted by IFW Indexing and Scanning Operations and is not part of the Official Record

BEST AVAILABLE IMAGES

Defective images within this document are accurate representations of the original documents submitted by the applicant.

Defects in the images include but are not limited to the items checked:

□ BLACK BORDERS
☐ IMAGE CUT OFF AT TOP, BOTTOM OR SIDES
☐ FADED TEXT OR DRAWING
☐ BLURRED OR ILLEGIBLE TEXT OR DRAWING
☐ SKEWED/SLANTED IMAGES
☐ COLOR OR BLACK AND WHITE PHOTOGRAPHS
☐ GRAY SCALE DOCUMENTS
LINES OR MARKS ON ORIGINAL DOCUMENT
☐ REFERENCE(S) OR EXHIBIT(S) SUBMITTED ARE POOR QUALITY
OTHER:

IMAGES ARE BEST AVAILABLE COPY.

As rescanning these documents will not correct the image problems checked, please do not report these problems to the IFW Image Problem Mailbox.